PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

07-105368

(43)Date of publication of application: 21.04.1995

(51)Int.CI.

G06T 7/00

(21)Application number: 05-250738

(71)Applicant: TOKIMEC INC

(22)Date of filing:

06.10.1993

(72)Inventor: HORINOUCHI SHINICHI

DOU MICHIHISA OZAWA KINGO

(54) METHOD AND DEVICE FOR LABELING PICTURE

(57)Abstract:

PURPOSE: To implement labeling processing in real time by taking notice of lines of a binary picture sequentially in the arranged order, providing a tentative label and a combination label to a picture element in a noticed line, assigning a regular label to one of plural tentative labels having the relation of combination, and updating the tentative label of each picture element into the regular label assigned to its tentative label.

CONSTITUTION: Lines of a sequentially inputted picture are noticed sequentially in the arranged order and a tentative label is given to a picture element of a predetermined value in the noticed line and a combination label is given to the given tentative label. Then one regular label is assigned to plural tentative labels having directly or indirectly combination relation according to the combination label given to each tentative label. That is, based on the information of the combination table, plural tentative labels are converted into one regular label. The content (b) of the combination

_	変まれる数	1	2	8	à	5	6
a	総会サベル省	o	3	8	-8	*	•
	ラベル戦合ナーで	/ h	(資)	1	. ye i	1	r +>
1 .	在ラベル値	•	3	3	4	,	•
b	なかっている	1	1	8	13	1	3
	********	- 7 I	€ (°)	, 4,	* 34. 5	5 (社)	
_	長マベルロ	1	2	3	4	5	ŝ
C	統合ラベル保	,	1	2	2	2	2
	20						

table is changed into a content (c) through this processing. Then the tentative label given to each picture element is updated into the regular label assigned to the tentative label.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision

DED I AVAILABLE COPY

of rejection]
[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-105368

(43)公開日 平成7年(1995)4月21日

(51) Int.Cl.6

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06T 7/00

7459-5L

G06F 15/70

330 A

審査請求 未請求 請求項の数6 OL (全20頁)

(21)出願番号

特願平5-250738

(71)出願人 000003388

株式会社トキメック

(22)出願日

平成5年(1993)10月6日

東京都大田区南蒲田2丁目16番46号

(72)発明者 堀ノ内 真一

東京都大田区南蒲田2丁目16番46号 株式

会社トキメック内

(72)発明者 堂 通久

東京都大田区南蒲田2丁目16番46号 株式

会社トキメック内

(72)発明者 小沢 金吾

東京都大田区南蒲田2丁目16番46号 株式

会社トキメック内

(74)代理人 弁理士 三品 岩男 (外2名)

(54) 【発明の名称】 画像のラベリング方法および画像のラベリング装置

(57)【要約】

(修正有)

【目的】高速なラベリング処理を実現する。

【構成】入力2値画像の各ラインについて、画素のかた まり(ブロック)毎に仮ラベルを与え、仮ラベルに結合 ラベルを与える処理を順次行う。全てのラインについて 終了したら、各仮ラベルを当該仮ラベルに与えられた結 合ラベルに従い本ラベルに変更する。プロックが孤立し ている場合には新たな値の仮ラベルを与え、プロックが 前ラインの一つのプロックと連結している場合には、そ の前ラインのプロックに与えられた仮ラベルに与えられ た結合ラベル(または仮ラベル)を与える。プロックが 前ラインの2つのプロックと結合している場合には、一 方のプロックに与えられた仮ラベルに与えられた結合ラ ベル (または仮ラベル) を与えると共に、結合ラベルと して他方のブロックに与えられた仮ラベルに与える。ブ ロックの判定と前ラインのプロックとの結合の判定は、 着目画素Pと、その隣接する画素P0、QA、QB、Q Cとの連結関係を、PDをラスタ順に移して順次判定す ることにより行う。

QC	QB	Q A
P 0	P	

【特許請求の範囲】

【請求項1】入力2値画像中の所定の値を有する画素 に、前記所定の値の画素のかたまり毎にラベルを与える ラベリング方法であって、

順次入力画像の各ラインをラインの並び順に、順次着目 し、着目するライン中の前記所定の値の画素に仮ラベル を与え、与えた仮ラベルに結合ラベルを与える第1のス テップと、

各仮ラベルに与えられた結合ラベルに従い、直接的もしくは間接的に連結関係を有する複数の仮ラベルに対して、一つの本ラベルを割り当てる第2のステップと、

各画素に与えられている仮ラベルを、当該仮ラベルに割 り当てられた本ラベルに更新する第3のステップとを有 し、

各仮ラベルに結合ラベルが与えられている場合には、結合ラベルを当該仮ラベルの参照ラベルとし、仮ラベルに結合ラベルが与えられていない場合には、当該仮ラベルを当該仮ラベルの参照ラベルと呼ぶこととした場合に、前記第1のステップは、

着目するラインの、前記所定の値の画素の連続であるプ 20 ロックに順次着目し、着目するプロックと、着目するラインの前に着目したライン中のプロックとの連結関係を 調べる第4のステップと、

連結するプロックが存在しない場合には特定の値の仮ラ ペルを着目するプロックに与える第5のステップと、

連結するプロックが一つ存在する場合には当該連結する プロックに付されている仮ラベルの参照ラベルを、仮ラ ベルとして着目するプロックに与える第6のステップ と、

連結するプロックが複数存在する場合には連結するプロ 30 ックのうちの一つのプロックを選択し、選択したプロックに与えられている仮ラベルの参照ラベルを着目するプロックに仮ラベルとして与えると共に選択しなかったプロックに与えられている仮ラベルに、選択したプロックに与えられている仮ラベルの参照ラベルを、結合ラベルとして与える第7のステップと、

着目する画素の属するプロックに与えられた仮ラベルが 前記特定の値でない場合には、着目する画素に、当該プロックに与えられた仮ラベルを与え、着目する画素の属するプロックに与えられた仮ラベルが前記特定の値である場合には、着目する画素に、前記特定の値の仮ラベルのプロック毎に定める新たな値の仮ラベルを与える第8のステップとを含むことを特徴とする画像のラベリング方法。

【請求項2】入力2値画像中の所定の値を有する画素 に、前記所定の値の画素のかたまり毎にラベルを与える ラベリング方法であって、

順次入力画像の各ラインをラインの並び順に、順次着目 し、着目するライン中の前記所定の値の画案に仮ラベル を与え、与えた仮ラベルに結合ラベルを与える第1のス 50 テップと、

各仮ラベルに与えられた結合ラベルに従い、直接的もしくは間接的に連結関係を有する複数の仮ラベルに対して、一つの本ラベルを割り当てる第2のステップと、

2

各画素に与えられている仮ラベルを、当該仮ラベルに割 り当てられた本ラベルに更新する第3のステップとを有 し

各仮ラベルに結合ラベルが与えられている場合には、結合ラベルを当該仮ラベルの参照ラベルとし、仮ラベルに結合ラベルが与えられていない場合には、当該仮ラベルを当該仮ラベルの参照ラベルと呼ぶこととした場合に、前記第1のステップは、

着目するラインの、前記所定の値の画素に順次着目し、 順次、着目する画素と直前に着目した画素との連結関係 と、着目する画素と着目するラインの前に着目したライ ン中の、前記所定の値の画素の連続であるプロックとの 連結関係と、直前に着目した画素と着目するラインの前 に着目したライン中のブロックとの連結関係とより、着 目する画素の属するプロックと着目するラインの前に着 目したライン中のブロックとの連結関係を判定するステップと、

連結するプロックが存在しないと判定された場合に特定 の値の仮ラベルを着目する画素の属するプロックに与え るステップと、

連結するプロックが一つ存在すると判定された場合には 当該連結するプロックに与えられている仮ラベルの参照 ラベルを、仮ラベルとして着目する画素の属するプロッ クに与えるステップと、

連結するプロックが複数存在すると判定された場合には 連結するプロックのうちの一つのプロックを選択し、選 択しなかったブロックに与えられている仮ラベルに、選 択したプロックに与えられている仮ラベルの参照ラベル を、結合ラベルとして与えると共に、既に、選択したプ ロックに与えられている仮ラベルの参照ラベルが着目す る画素の属するプロックに仮ラベルとして与えられてい ない場合には、これを着目する画素の属するブロックに 仮ラベルとして与えるステップとを、着目するラインの 各画素について順次行った後に、着目するライン中の各 画素に、当該画素の属するプロックに与えられた仮ラベ ルが前記特定の値でない場合には、当該画案の属するブ ロックに与えられた仮ラベルを与え、当該画素の属する ブロックに与えられた仮ラベルが前記特定の値である場 合には、当該画素に前記特定の値の仮ラベルのプロック 毎に定める新たな値の仮ラベルを与えるステップとを含 むことを特徴とする画像のラベリング方法。

【請求項3】請求項1または2記載の画像のラベリング 方法であって、

前記連結するブロックが複数存在する場合に選択する、 連結するブロックのうちの一つのブロックは、当該プロ ックに与えられた仮ラベルの参照ラベルの、より小さい

プロックであることを特徴とする画像のラベリング方法。

【請求項4】請求項1、2または3記載の画像のラベリング方法であって、

前記第2のステップは、

各仮ラベルに与えられた結合ラベルに従い、直接的もし くは間接的に連結関係を有する複数の仮ラベルに対し て、一つの本ラベルを、割り当てるステップと、

割り当てた本ラベルの値が連続するように、各本ラベル の値を変更するステップとを有することを特徴とする画 10 像のラベリング方法。

【請求項5】入力2値画像中の所定の値を有する画案 に、前記所定の値の画素のかたまり毎にラベルを与える ラベリング装置であって、

画像を構成する各ライン中の画素データを順次入力する 手段と、

前記所定の値の画素の連続であるプロックをカウント し、カウント値をプロップロックナンバとして出力する プロックカウンタと、

前記ブロックカウンタが与えたブロックナンバを、1ラ 20 イン分の画素データの入力に要する時間分遅延させるブロックナンパバッファと、

仮ラベルをプロックナンバに対応づけて記憶するプロックテーブルと、

結合ラベルを仮ラベルに対応付けて記憶する結合テープルと仮ラベル画像を記憶する仮ラベルメモリと、

本ラベル画像を記憶する本ラベルメモリと、

入力する各画素データの値と、その直前に入力した画素データの値と、前記プロックナンパパッファで遅延したプロックナンパに対応して前記プロックテーブルに記憶 30 されている1以上の仮ラベルと、当該1以上の仮ラベルに対応して前記結合テーブルに記憶されている1以上の結合ラベルと、前記プロックカウンタの出力するプロックナンパに対応して前記プロックテーブルに記憶されている仮ラベルとの組み合わせに応じて、前記プロックテーブルと結合テーブルの内容を更新する手段と、

前記ブロックナンパバッファで遅延したブロックナンパに対応して前記ブロックテーブルに記憶されている仮ラベルを、順次、前記仮ラベルメモリに番き込む手段と、前記結合テーブルに記憶されている結合ラベルの値を、仮ラベルと当該仮ラベルに対応付けられて記憶されている結合ラベル値の組み合わせに応じて変更する手段と、前記仮ラベルメモリに記憶されている仮ラベルを順次読み出し、読みだした仮ラベルに対応付けて、前記結合テーブルに記憶されている、変更後の結合ラベルを読みだして、前記本ラベルメモリに順次書き込む手段とを有することを特徴とする画像のラベリング装置。

【請求項6】請求項5記載の画像のラベリング装置であって、

前記入力画像は、カメラより取り込んだ画像の画素数 50

を、より少ない数に変換した画像であることを特徴とする画像のラベリング装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、対象物標の画像情報から画像中の領域を抽出し存在する物標を抽出する画像処理の技術に関するものである。

[0002]

【従来の技術】従来、各種製品の形状検査装置や無人搬送車の視覚センサ部等には、対象物標の画像情報から画像中の特徴のある領域を抽出し存在する物標の形状を認識する技術が適用されている。また、このような技術においては、画像情報からの領域抽出に画素のかたまり毎にラベル付けを行う、いわゆるラベリング処理を適用するのが一般的である。また、従来のラベリング処理の技術としては、対象画像の性質に応じて対象画像を繰り返し走査しながら、ラベル付けを行う技術が知られている。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】しかし、従来のラベリング処理の技術によれば、対象画像の性質に依存して対象画像を何回も繰り返し走査する必要があるため、実用的サイズのハードウェアロジック回路で実現することが困難であると共に、画像情報を取り込むカメラの出力信号に同期してリアルタイムに処理するのことが困難であった。

【0004】そこで、本発明は、実用的サイズのハードウェアロジック回路でラベリング処理を実現したラベリング装置を提供することを目的とする。

【0005】また、本発明は、リアルタイムにラベリング処理を行うことのできる画像のラベリング方法を提供することを目的とする。

【0006】具体的には、高速(1フレーム相当時間)にラベリングを行う装置、および、比較的出現頻度が少ないと思われる着目画素と、その左上の画素および右上の画素の連結処理を簡略化することにより、ハードウェア規模を小さくした装置、および、実用上、使用しずらい本ラベルの飛びを無くした装置を提供することを目指す。

40 [0007]

【課題を解決するための手段】前記目的達成のために、本発明は、入力 2 値画像中の所定の値を有する画素に、前記所定の値の画素のかたまり毎にラベルを与えるラベリング方法であって、順次入力画像の各ラインをラインの並び順に、順次着目し、着目するライン中の前記所定の値の画素に仮ラベルを与え、与えた仮ラベルに結合ラベルを与える第1のステップと、各仮ラベルに与えられた結合ラベルに従い、直接的もしくは間接的に連結関係を有する複数の仮ラベルに対して、一つの本ラベルを割り当てる第2のステップと、各画素に与えられている仮

える。

5

ラベルを、当該仮ラベルに割り当てられた本ラベルに更 新する第3のステップとを有し、各仮ラベルに結合ラベ ルが与えられている場合には、結合ラベルを当該仮ラベ ルの参照ラベルとし、仮ラベルに結合ラベルが与えられ ていない場合には、当該仮ラベルを当該仮ラベルの参照 ラベルと呼ぶこととした場合に、前記第1のステップ は、着目するラインの、前記所定の値の画素の連続であ るプロックに順次着目し、着目するプロックと、着目す るラインの前に着目したライン中のプロックとの連結関 係を調べる第4のステップと、連結するプロックが存在 10 しない場合には特定の値の仮ラベルを着目するプロック に与える第5のステップと、連結するプロックが一つ存 在する場合には当該連結するプロックに付されている仮 ラベルの参照ラベルを、仮ラベルとして着目するプロッ クに与える第6のステップと、連結するプロックが複数 存在する場合には連結するブロックのうちの一つのブロ ックを選択し、選択したプロックに与えられている仮ラ ベルの参照ラベルを着目するプロックに仮ラベルとして 与えると共に選択しなかったプロックに与えられている 仮ラベルに、選択したブロックに与えられている仮ラベ 20 ルの参照ラベルを、結合ラベルとして与える第7のステ ップと、着目する画素の属するプロックに与えられた仮 ラベルが前記特定の値でない場合には、着目する画素 に、当該プロックに与えられた仮ラベルを与え、着目す る画素の属するプロックに与えられた仮ラベルが前記特 定の値である場合には、着目する画素に、前記特定の値 の仮ラベルのプロック毎に定める新たな値の仮ラベルを 与える第8のステップとを含むことを特徴とする画像の ラベリング方法を提供する。

[0008]

【作用】本発明に係るラベリング方法によれば、順次入力する2値画像の各ラインをラインの並び順に、順次着目し、着目したライン中の前記所定の値の画素に仮ラベルを与え、与えた仮ラベルに結合ラベルを与え、各仮ラベルに与えられた結合ラベルに従い、直接的もしくは間接的に連結関係を有する複数の仮ラベルに対して、一つの本ラベルを割り当て、各画素に与えられている仮ラベルを、当該仮ラベルに割り当てられた本ラベルに更新する。

【0009】 ここで、仮ラベルと、結合ラベルは、次の 40 ようにして、各画素と仮ラベルに与えられる。

【0010】すなわち、着目するラインの、前記所定の値の画素の連続であるプロックに順次着目し、着目するプロックと、着目したラインの前に着目したライン中のプロックとの連結関係を調べ、連結するプロックが存在しない場合には特定の値の仮ラベルを着目するプロックに与え、連結するプロックが一つ存在する場合には当該連結するプロックに付されている仮ラベルの参照ラベルを、仮ラベルとして着目するプロックに与え、連結するプロックが複数存在する場合には連結するプロックのう 50 の処理である。

ちの一つのブロックを選択し、選択したブロックに与えられている仮ラベルの参照ラベルを着目するブロックに 仮ラベルとして与えると共に選択しなかったブロックに 与えられている仮ラベルに、選択したブロックに与えられている仮ラベルの参照ラベルを、結合ラベルとして与

6

【0011】そして、着目する画素の属するプロックに与えられた仮ラベルが前記特定の値でない場合には、着目する画素に、当該プロックに与えられた仮ラベルを与え、着目する画素の属するプロックに与えられた仮ラベルが前記特定の値である場合には、着目する画素に、前記特定の値の仮ラベルのプロック毎に定める新たな値の仮ラベルを与える。

【0012】このように、本発明に係るラベリング方法によれば、入力画像を構成する各ラインのプロックに順次着目し、着目した各画素について、当該着目したプロックに隣接するプロックのうち、過去に着目したプロックとの連結関係のみを調べ仮ラベルを与える。このようにすると、将来着目するはずのプロックを介して連結する、将来着目するはずのプロックには、異なる仮ラベルが与えられるが、これは、将来着目するはずのプロックに連結する過去に着目したプロックに付されている仮ラベルを変更するか、過去に着目したプロックに付されている仮ラベルを変更するか、過去に着目したプロックに付されている仮ラベル間の連結を表す結合ラベルを別途記憶するようにし、全ての画素に仮ラベルを与え終わったのちに、この結合ラベルに基づいて、各仮ラベルを本ラベルに更新することにより解決される。

【0013】なお、ブロック間の連結は、着目したラインの各画素に、画素の並び順に順次着目し、着目した各画素について、着目する画素と着目するラインの前に着目したライン中のブロックとの連結関係と、着目する画素と当該着目する画素と同ライン中の着目する画素の前に着目した画素との連結関係と、着目する画素と同ライン中の着目する画素の前に着目した画素と着目するラインの前に着目したライン中のブロックとの連結関係に応じて、着目する画素の属するブロックと、着目するラインの前に着目したライン中のブロックとの連結関係を順次判定することにより求めることができる。

0 [0014]

【実施例】以下、本発明に係るラベリング装置の一実施 例を説明する。

【0015】まず、本実施例に係るラベリング装置が行うラベリング処理について説明する。

【0016】さて、ラベリング処理とは、カメラにより 取り込んだ入力2値画像中の、ラベリングの対象となる 画素の値として定めた値を有する画素(領域画素と呼 ぶ)のかたまり(領域と呼ぶ)毎にラベル(番号)をつ けていく処理であり、一般に領域を抽出するために有効 な処理である。

【0017】まず、領域のラベル付けを行う場合に用いる連結条件について説明する。連結条件とは、画案と画素が連結、すなわち、同じ領域中にあるかを判定するための条件であり、4-連結を用いた連結条件や、8-連結を用いた連結条件等が広く知られている。本第実施例では、連結条件として8-連結を用いた連結条件を用いる。図1には8-連結の状況を示しておく。この図は、8-連結によれば、図1の中心の画案と、これを囲む8の画素が隣接しているとみなされることを示している。8-連結を用いた連結条件によれば、2点PとQとの間 10に、8-連結によって隣接している画素列による経路が存在するときに2点PとQは連結しており、同じ領域内に存在すると判断する。

【0018】本実施例では、カメラにより取り込んだ画像を2値化した2値画像に、画像中の(1)の画素を領域画素とし、(0)の画素を背景画素(領域外のラベリングの対象とならない画素)として、8-連結を用いた連結条件によるラベリング処理を行う場合を例にとり、本発明を説明する。

【0019】さて、本実施例では、このようなラベルン 20 グ処理を、次の3つの処理を逐次、実行することにより 実現する。

【0020】(1)仮ラベリング処理

- (2) テーブル操作処理
- (3) 本ラベリング処理

以下、この場合の(1)仮ラベリング処理、(2)テーブル操作処理、(3)本ラベリング処理の内容について説明する。

【0021】(1)仮ラベリング処理

仮ラベリング処理では、入力画像をラス夕順に各ライン 30 毎に2回ずつ走査し処理する。1回目の走査時の処理では、ライン内の画素のかたまり(ブロック)毎にブロックナンバーを付けながら、各ブロックが前ラインの、どのブロックと連結しているかを調べ、各プロックに仮ラベルを付与する。また、前ラインのブロックとの連結が見られる場合には、両ブロックに与えた仮のラベル間の連結を記憶する。そして、2回目の走査時の処理では、画素の属するブロックに与えた仮ラベルを各画素に付与する。なお、n番目のラインの1回目の走査時の処理と、n-1番目のラインの2回目の走査時の処理は並行 40 して行われる。すなわち、仮ラベリング処理は、パイプライン処理により実行される。

【0022】本実施例では、このような仮ラベリング処理のために、ブロックナンバを生成するブロックカウンタと、ブロックに対応付けてブロックに付与した仮ラベルを登録するテーブルとしてブロックテーブル(以下、

「BT」で表す)を設け、プロックに与えた仮ラベルに 対応付けて、当該プロックと連結しているプロックに与 えた仮ラベルを記憶するラベル結合テーブル (以下、

「LT」で表す) と、入力画素と当該画素が属するプロ 50

ックに付したプロックナンパの対応を記憶するプロックナンパパッファ(以下、「BNB」で表す)と、仮ラベルの値を生成する仮ラベルカウンタを設ける。なお、BTは、ライン毎に初期化された後1回目の走査時の処理で作成され2回目の走査時の処理で参照される。

8

【0023】以下、2値画像の画案xの値をF(x)、プロックナンパxのプロックに対応付けられてBTに登録されている仮ラベルをBT(x)、仮ラベルxに対応付けられてLTに記憶されている仮ラベルをLT(x)、2値画像の画案xに与えられた仮ラベルをG(x)、2値画像の画素xの属するプロックに与えられたブロックナンパをBNB(x)、仮ラベルカウンタのカウント値をBCと表すこととして、仮ラベリング処理の詳細を説明する。

【0024】 <初期化処理>仮ラベリング処理では、まず、LTに各仮ラベル値に対応付けて結合ラベルの初期値0を登録し、仮ラベルカウンタの初期値を1をセットする。

② 【0025】そして、各ライン毎に以下の処理を繰り返す。ただし、図2に示すように着目する画素をP、画素Pの左(1つ前)の画素をP0,上(1ライン上)の画素をQB,画素QBの右(1つ後)の画素をQA、QBの左(1つ前)の画案をQCと表すことにする。

【0026】<1回目の走査時の処理> (処理0)

・最初にプロックカウンタを0にクリアする。

【0027】(処理1)

・F(P)=0の場合は処理2に、F(P)=1, F(P0)=0の場合は処理3に、F(P)=1, F(P0)=1の場合は処理4に進む。

【0028】(処理2)

・F(P0) = 1ならばBCをインクリメントする。

【0029】この処理は、次に現れる値1の連続した画素よりなる属するプロックに、P0の属するプロックに 与えたプロックナンバより1大きいプロックナンバを与えることに相当する。

【0030】(処理3)

・F(P) = 1, F(P0) = 0 の場合は以下の処理を行う。

【0031】G (QA) , G (QB) , G (QC) の状態を調べ、その状況により図3に従い定まる処理 $A\sim E$ のうちのいづれかの処理を行う。

【0032】処理A BT (BC) = 0とする。

[0033] 処理B LT $\{G(QA)\} = 0$ ならばBT (BC) = G(QA)

LT $\{G(QA)\} \neq 0$ ならばBT $(BC) = LT\{G(QA)\}$

とする。

【0034】処理C LT {G (QB) } = 0ならばBT

(BC) = G(QB)

LT $\{G(QB)\} \neq 0$ $\Rightarrow 0$ (QB) }

とする。

【0035】処理D LT {G (QC)} = 0ならばBT (BC) = G(QC)

LT $\{G(QC)\} \neq 0$ $\Rightarrow 0$ (QC) }

とする。

[0036]

処理E LT $\{G(QA)\}=0$ ならばX=G(QA)

 $LT \{G (QA)\} \neq 0$ $x \in IT \{G (QA)\}$

LT $\{G(QC)\}=0$ $x\in TY=G(QC)$

 $LT \{G (QC)\} \neq 0 \Leftrightarrow dY = LT \{G (QC)\}$

としてXとYを比較する。

[0037]

 $X \le Y \land S \not \subseteq X$, LT(Y) = X

 $X \ge Y$ $x \in X$ $x \in Y$ $x \in Y$ $x \in Y$ $x \in Y$ $x \in Y$ とする。

前のラインのプロックとも連結していない画素の属する プロックに対しては、仮ラベルとして、まず0を与えて おく。なお、このプロックに属する全ての画素について は、1回目の走査時の処理が終了した時点でも、仮ラベ ル値が0のままであれば、2回目の走査時の処理にて新 たな仮ラベルが与えられることになる。

【0039】また、左の画素と連結してなく前のライン の1つのプロックとのみ連結している画案の属するプロ ックに、連結している前のラインのブロックに既に与え られている仮ラベルに付与されている結合ラベル (結合 30 ラベルが与えられて無ければ、すなわち値0であれば仮 ラベル)を仮ラベルとして与える。また、左の画案と連 結してなく前のラインの2つのプロックと連結している 画素の属するプロックに、連結している前のラインのブ ロックに既に与えられている2つの仮ラベルに、それぞ れ付与されている結合ラベル(結合ラベルが与えられて 無ければ、すなわち値0であれば仮ラベル)のうちの小 さい方を仮ラベルとして与え、与えた最小の仮ラベルを 結合ラベルとして、大きい方の仮ラベルに対して与え

【0040】(処理4)

・F(P)=1, F(P0)=1の場合は以下の処理を行 う。

[0041]G(QA) = 0 x 5 if x c t b l x v.

【0042】G (QA) ≠0のとき

X = BT (BC)

 $LT \{G (QA)\} = 0 \pi s dY = G (QA)$

 $LT \{G (QA)\} \neq 0 \Leftrightarrow dY = LT \{G (QA)\}$

としてX、Yの状況を調べ、

10 $X \neq 0$, $X > Y \Leftrightarrow BT (BC) = Y$, LT (X) =

 $X \neq 0$, $X \leq Y$ $x \in X$ $x \in X$ の処理を行う。

【0043】すなわち、以上の処理では、着目する画素 の左の画案が着目する画案を介してのみ前のラインのブ ロックと連結している場合に、先に左の画素の風するブ ロック(着目する画素の属するプロックでもある)に与 えた仮ラベル値0を、着目する画素を介してのみ連結す 10 る前のラインのプロックに既に与えられている仮ラベル に付与されている結合ラベル(結合ラベルが与えられて 無ければ、すなわち値0であれば仮ラベル)に変更す

【0044】また、前のラインのプロックと着目する画 素を介さずとも連結している左の画素が、着目する画素 を介してのみ右上の画素の属するプロックと連結してい る場合に、左の画素の属するプロックに既に与えた仮ラ ベルと、右上の画素の属するプロックに既に与えられて いる仮ラベルに付与された結合ラベル(結合ラベルが与 【0038】すなわち、以上の処理では、左の画素とも 20 えられて無ければ、すなわち値0であれば仮ラベル)の うちの小さい方を、着目する画素と左の画素の属するブ ロックの仮ラベルとし、小さい方の仮ラベルを結合ラベ ルとして、大きい方の仮ラベルに対して与える。

【0045】 < 2回目の走査時の処理>

・F(P) = 0ならばG(P) = 0とする。

【0046】・F(P)≠0の場合次の処理を行う。

[0047]A = BNB(P)

B≠0のとき、G (P) =B

この処理は、前のラインのブロックと連結しているプロ ックの画素に、当該プロックに与えた仮ラベルを付与す ることに相当する。

[0048]

B = BT (A)

B=0のとき、G(P)=KL, KL=KL+1この処理は、前のラインのプロックと連結していないプ ロックの画素に新たな仮ラペルを与えることに相当す

【0049】以上の処理で、仮ラベル画像G(x)とL Tが得られることになる。本実施例に係る仮ラペリング 処理の詳細を示した。

【0050】このような仮ラベリング処理を、具体的な 入力画像を例に取り示すと次のようになる。すなわち、 たとえば、図4aに示した、入力画像の図4bに示す a ~h、k~nの画案を着目点とした処理を終了した時点 のBTとLTの内容は、図5~図7に示すようになる。

【0051】また、全ての処理が終了すると、各画索に 仮ラベルが与えられた図8に示す仮ラベル画像G(x) と、図9に示すLTが得えられる。

【0052】(2)テーブル操作処理

50 以下、テーブル操作処理の内容について説明する。

【0053】テーブル操作処理では、LTの情報を基 に、複数の仮ラベルを一つの本ラベルに変換する。ま た、このとき本ラベルの飛びができないようにする操作 も行う。

【0054】すなわちこの処理では、まず、仮ラベル値 が大きい方からLTの結合ラベルを読みだし、結合ラベ ルが存在する場合(結合ラベル値が0でない場合)は、 そのラベルの結合情報を見て最終的には独立(結合ラベ ル値が0の場合)のものにたどりつき、そのラベルを自 分の本ラベルとする。結合ラベル値が最初から0の場合 10 は、そのラベルを自分の本ラベルとする。具体的には、 仮ラベル値が大きい方からLTのエントリを順次着目し 次の処理を行う。

【0055】a. 着目するエントリの仮ラベル値が0の 場合には、この仮ラベル値を着目するエントリに本ラベ ル値として登録し、次のエントリの処理に進む。他の場 合はbの処理を行う。

【0056】b. 着目するエントリの仮ラベル値が0で ない場合には、結合ラベル値と同じ値の仮ラベル値のエ ントリを参照エントリとし、cの処理を行う。

【0057】c. 参照エントリの仮ラベル値の結合ラベ ル値が0の場合には、この参照エントリの仮ラベル値を 着目するエントリに本ラベル値として登録し、次のエン トリの処理に進む。他の場合はdの処理を行う。

【0058】 d. 参照エントリの仮ラベル値と結合ラベ ル値が異なる場合には、参照エントリの結合ラベル値と 同じ値の仮ラベル値のエントリを参照エントリとし、c の処理に戻る。

【0059】以上の処理で、図10aに示す入力画像に 対して得られる、図10bに示す仮ラベル画像に対応す 30 る、図11aに示すしての内容は図11bのように変更 される。なお、図10aに示した入力画像は、以下の説 明を明瞭にするために、図4aに示した入力画像の1画 素(図10a中のP)の値を1から0に変更したもので ある。

【0060】次に、ラベルをつめる処理を行う。この処 理は、ソート用テーブル(以下、「ST」で表す)と新 ラベルカウンタ(以下、「NL」で表す)を用意し、L T仮ラベルの値の小さいエントリから本ラベルを読みだ しながら以下の処理を行うことで実現できる。

【0061】すなわち、LTの仮ラベルェのエントリに 登録されている本ラベルをLT(x)、STのエントリ xに登録されている値をST(x)と表すこととして、 以下の処理を、LTの仮ラベルの値の小さいエントリか ら順に次の処理を各エントリに対して行う。

[0062] · LT(x)=xx6dNLをインクリ メントし、その値をLT(x)に格納し、ST {LT (X)) にNLを格納する。

 $[0063] \cdot LT(x) \neq x \text{ a sign } = ST\{LT\}$

しは、初期値として、0を与えておく。

【0064】このような処理により、図11bに示した LTの内容が、図11cに示すように変更される。ま た、このときのSTの内容は図12に示すようになる。

12

【0065】(3)本ラベリング処理

この処理は、仮ラベル画像G(x)とLTから本ラベル 画像H(x)を作成する処理を行う。

【0066】この処理は、仮ラベル画像の各画案に順次 着目し、着目画素をPとして以下の処理を順次行うこと により実現される。

 $[0067] \cdot A = F (P)$

 $\cdot B = LT (A)$

 \cdot G (P) = B

この処理の結果、図11bに示した仮ラベル画像と、図 11 c に示したLTより、図13に示す本ラベル画像を 得ることができる。

【0068】以下、このような処理を行う本実施例に係 るラペリング装置の構成と動作について説明する。

【0069】本ラベリング処理装置は、以下に示す7つ 20 のステージを順次実行することによりラベリング処理を 行う。

【0070】S0:初期化処理

S1:プロックナンバ付け(前記仮ラベリング処理の第 1回目の走査時の処理に相当する)

S2: 仮ラベル付け前記(仮ラベリング処理の第2回目 の走査時の処理に相当する)

S3:結合テーブル (LT) の結合情報統合処理 (前記 テーブル走査処理の本ラベルへの変換処理に相当する)

S4:結合テーブル (LT) のラベル飛びを無くす処理 (前記テーブル走査処理の本ラベルをつめる処理に相当

S5:本ラベル付け(前記本ラベリング処理に相当す

S6:データ出力(前記本ラベル画像を出力する処理で ある)

さて、本実施例に係るラベリング装置は、このような処 理を、10MHzの基本クロックに同期して行う。NT SCの、30H2のレートで入力する、512*484 の画素より成る2値画像フレームを処理するとすると、

本ラベリング処理装置は、図14に示すように、1画像 フレームを2フレーム期間 (1/15sec) で処理す ることができる。すなわち、S0をLTの大きさ相当の 期間 (例えば51.2μsec) で、S1を約3/4フ レーム期間で、S2をS1とほぼ同時に行うことがで き、また、S3を約1/2フレーム期間で、S4をLT の大きさ相当の期間(例えば51.2μsec)で、S 5を約3/4フレーム期間で、S6を約3/4フレーム 期間で行うことができる。

【0071】なお、10MHz以外の基本クロックに同 $\{x\}$ として、LT $\{x\}$ にRを格納する。なお、N 50 期して処理を行うことも可能で、たとえば、 $20\,\mathrm{MH}\,z$

の基本クロックに同期して処理を行うと、S0~S6は 10MHzの基本クロックを用いる場合の半分、すなわ 51フレーム相当時間内で処理を行うことができる。

【0072】また、以下に示すように、本実施例に係る ラベリング装置は、図14に示したように、各画像フレームについてパイプライン処理を行うことができるよう に構成されているので、リアルタイムに画像のラベリン グ処理を実行することができる。

【0073】以下、本実施例に係るラベリング装置の構成と、前記S0~S6迄の各ステージにおける動作の詳 10 細を説明する。

【0074】図15、16に本実施例に係るラベリング 装置の構成を示す。

【0075】図示するように、本実施例に係るラベリン グ装置は、入力制御1401、プロックカウンタBC1 402、プロックナンパナッファBNB1403、遅延 回路21(1404~1406)、BTアドレスセレク タ1407、2つのプロックテーブルBTA1408、 BTB1409、BTAデータセレクタ1412、BT Bデータセレクタ1413、仮ラベルカウンタKL14 14、KRAMデータセレクタ1415、仮ラベル画像 を記憶するKRAM1419、仮ラベルアドレスカウン タKA1421、カウンタHC1422、カウンタCN T1 (1511)、カウンタCNT2 (1512)、2 つの仮ラベル結合テーブルレTB1516、LT151 5、LTBアドレスセレクタ1515、LTアドレスセ レクタ1514、比較器1517、1519、152 0、1523、1532、LTBデータセレクタ152 1、LTデータセレクタ1522、ソート用テープルS T1523、STデータセレクタ1534、値0発生手 30 段NL1526、フリップフロップD-FF1531、 D-FFデータセレクタ1530、本ラベル画像を格納 するLRAM1528、LRAMデータセレクタ152 7を有している。

【0076】次に、入力制御1401の内部構成を図17に示す。

【0077】図示するように、入力制御は、入力・全体制御部1601と、プロックナンパ付け制御部1602 を有している。

【0078】入力・全体制御部1601は、2値画像デ 40 ータの値(0または、1)のどちらの値の画素をラベリングの対象とするかを指定する"入力0-1切替"と、連結条件(4-連結を用いた連結条件、8-連結を用いた連結条件)のどちらを使用したラベリングを行うのかを指定する"4-8連結切替"と、クロックに同期してラスタ順に取り込む画素データ INを受け取る。そして、画素データ"IN"を"入力0-1切替"が値0の画素をラベリングすることを指定している場合には、画素データの値を反転し、画素データ"P"として出力する。また、これと同時に前回出力したの画素データ 50

14

"P"を1クロック遅延した遅延画素データP0を出力する。また、画素データ"P"の画像フレーム上の位置に応じて、現在実行すべきステージを、それぞれ指定する信号S0、S1、S2、S3、S4、S5、S6と、BTアドレスセレクタ1407を制御するBTアドレスセレクタ1407を制御するBTアドレスセレクト信号を出力する。なお、信号S0はステージS0を実行すべきことを、S1はステージS1を実行すべきことを、S2はステージS2を実行すべきことを、S4はステージS3を実行すべきことを、S4はステージS5を実行すべきことを、S6はステージS5を実行すべきことを、S6はステージS6を実行すべきことを、S6はステージS6を実行すべきことを表す信号であり、図14に示すタイミングに従い複数同時に出力される。なお、ここでは、連結条件は8ー連結を用いた連結条件を指定しているものとして説明する。

【0079】ブロックナンパ付け制御部1602は、入力・全体制御部1601よりの信号S0~S6、画案データP、遅延画素データP0と、他の各部よりの信号を入力する。他の各部よりの各信号については後述する。そして、これらの入力信号の値に応じて、BTAデータセレクタ1412を制御するBTAデータセレクト信号、BTBデータセレクタ1413を制御するBTBデータセレクト信号、LTアドレスセレクタ1514を制御するLTアドレスセレクト信号、LTBアドレスセレクタ1513を制御するLTBアドレスセレクト信号、LTBアドレスセレクト信号、LTデータセレクタ1522を制御するLTデータセレクタ1521を制御するLTデータセレクタ1521を制御するLTBデータセレクタ1521を制御するLTBデータセレクト信号を出力する。

【0080】また、入力・全体制御部1601とブロックナンパ付け制御部1602は、BTA1408、BTAB1409、KRAM1419、LTB1516, LT1518, ST1523, LRAM1528の書き込みや読み出しの制御や、各カウンタの制御等も行う。

【0081】以下、各ステージ毎に、本実施例に係るラベリング装置の動作の詳細を説明する。

【0082】まず、ステージS0の動作について説明する。

【0083】S0では、仮ラベル結合テーブル(LT1 518、LTB0516)のクリアを行う。

【0084】この処理では、信号S0によって、LTBデータセレクタ1521とLTデータセレクタ1522に、データ0を選択させ、LTBアドレスセレクタ1515とLTアドレスセレクタ1514に、カウンタHC1422よりの出力HCを選択させる。カウンタHCは0より順次1づつインクリメントするカウンタであり、ステージS0では、信号S0によって、LTB1516と、LT1518の最大アドレスまでカウントさせる。この結果、LTB1516と、LT1518の内容は全て0に設定される。

【0085】なお、LTB1516と、LT1518 50 は、同じ容量のRAMで構成している。

【0086】次に、ステージS1の動作について説明す

【0087】 S1では、各ラインをスキャンし、ラベル 付けされる画案のプロック毎にプロックナンバを付け、 そのプロックナンバに対応した仮ラベルを1ライン毎に 切り替えるプロックテーブル (BTA1412、BTB 1413) に格納し、かつ、プロックナンパを1ライン 分遅延するプロックナンパパッファ BNB1403に格 納しかつ、仮ラベル結合テーブルをLT1518、LT B1516上に作成する。

【0088】まず、この処理では、入力制御1401の 入力・全体制御部1601 (図17参照) が、現在処理 中のラインが偶数ラインか、奇数ラインかを判定する。 そして、奇数ラインであれば、BTアドレスセレクト信 号によって、BTアドレスセレクタ1407にプロック カウンタBC1402よりの出力をBTA1408に出 力させ、BNB1403よりの値をBNB1409に出 力させる。また、偶数ラインであれば、BTアドレスセ レクト信号によって、BTアドレスセレクタ1407に ブロックカウンタBC1402よりの出力をBTB14 09に出力させ、BNB1403よりの値をBNA14 08に出力させる。ここで、BTB1409とBNA1 408のうち、BC1402よりの出力を受けた方をB T1と呼び、BNB1403よりの出力を受けた方をB T2と呼ぶこととすると、BTアドレスセレクト信号に より、BT1はステージS1の対象に制御され、BT2 はステージS2の対象に制御されると共に、BT2にデ ータを出力する方のデータセレクタ1412もしくは1 413の出力は抑止される。一方、後述するステージS 2の処理により生成された前ラインの仮ラベルKDを、 遅延回路1416で1ライン分遅延させたデータG(Q A)、G(QA)をさらに遅延回路で遅延させたデータ G(QB)、G(QB)をさらに遅延回路で遅延させた データG (QC) がブロックナンパ付制御部1602に 送られる。また、BT1のBC1402の出力アドレス より仮ラベルBTADもしくはBTBDがプロックナン バ付制御部1602に送られる。

【0089】さて、プロックナンパ付制御部1602 は、まず、データP、POを判定し、P=PO=Oの場 合は次の画案データの処理に移る。また、P=0かつP 0=1の場合には、プロックカウンタBC1402の値 を1インクリメントする。なお、これらの処理は、前述 した(処理1)に相当する。

【0090】一方、P=1かつP0=0の場合には、ブ ロックナンバ付制御部1602は、遅延回路1416、 1417、1418から送られたG(QA)、G(Q B)、G(QC)の値を判定し、G(QA)=G(Q B) = G (QC) = 0 の場合には、BTAデータセレク タ1412もしくはBTBデータセレクタ1413を制 16

夕Oを書き込む。この処理は前述した処理Aに相当す

 $[0\ 0\ 9\ 1]\ G\ (QA) = G\ (QB) = G\ (QC) = 0$ でない場合には、図18に示すように、G(QA)、G (QB)、G(QC)の値に応じて、LTアドレスセレ クタ1514とLTBアドレスセレクタ1516を制御 し、仮ラベル1801をアドレスとしてLT1518、 LTB1516結合ラベルデータLTD、LTBDを読 みだし、その値1802、1802に応じて、BT1に タ1412もしくはBTBデータセレクタ1413を制 御し、BT1のBC1402が出力するアドレスに決定 したデータを書き込ませる。この処理は、前述した(処 理B)から(処理E)のBT(BC)の値の決定に相当 する。ただし、G(QA) = 1、G(QB) = 0、G(QC) = 1 の場合には、前述した(処理E)のアルゴ リズムに従い、LT1518、LTB1516のアドレ スと、そのアドレスに書き込むデータと、BT1のBC 1402が出力するアドレスに書き込むデータを決定 20 し、LT1518とLTB1516とBT1への書き込 みを行う。

【0092】最後に、P=1かつP0=1の場合には、 ブロックナンバ付制御部1602は、遅延回路141 6、1417、1418から送られたG(QA)の値を 判定し、G(QA)=0の場合は次の画素データの処理 に移る。そして、G(QA)=0でない場合には、ま た、LTアドレスセレクタ1514を制御し、アドレス G (QA) より結合ラベルLTDを読み出す。そして、 前述した(処理4)のアルゴリズムに従い、BT1より 読み出せている仮ラベルBTADもしくはBTBDとL TDとLTBDを用いて、LT1518、LTB151 6のアドレスと、そのアドレス書き込むデータと、該当 する場合にはさらにBT1のBC1402が出力するア ドレスに書き込むデータを決定し、LT1518とLT B1516とBT1への書き込みを行う。

【0093】なお、以上の処理でLT1518、LTB 1516に与えたアドレスやデータは、それ以前に判定 のために既に読みだしているデータである。

【0094】ところで、以上の処理において、プロック ナンパ付制御部1602は、LTD、LTDBが0であ るか否かの判定を、比較器1517、1520の出力す るLTBDZ、LTDZを用いて判定する。比較器15 17、1520は、LTD、LTDBと値0が等しいか を比較し、その結果を出力する。

【0095】 さて、BNB1403は、プロックナンパ を発生するBC1412の出力を1ライン遅延させる。 したがい、BT2よりは前のラインの仮ラベルが順次説 み出され、遅延回路1404、1405、1406で1 クロックづつ遅延され、プロックナンパ付制御部160 御し、BT1のBC1402が出力するアドレスにデー 50 2にQAF、QBF、QCFとして送られる。ここで、

QAFが0の場合、図2に示す画素QAはラペリング対 象の値の画素ではない。よって、G(QA)の値も0で ある。QBF、QCFについても同様である。そこで、 以上説明したS1の処理中で行う前記G(QA)、G (QB)、G(QC)が0であるか否かの判定は、QA F、QBF、QCFを用いて行うようにしてもよい。

【0096】以上で、一つの画素データについてのステ ジS1の処理が終了する。

【0097】次にステージS2の動作について説明す る。

【0098】ステージS2では、仮ラベル付け、すなわ ち、ステージS1の処理を終了したラインの各画素に、 仮ラベルを付けKRAM1415に格納する。

【0099】図19に示すように、ラインL2について のステージS2は、ラインL1についてのステージS1 に、3クロック先行する形で、ほぼ並行して行われる。 一つのステージに着目すれば、このラインL1について のステージの処理終了後、3クロック待って、次のライ ンL2のステージが開始される。一方、一つのラインL き続きステージS2の処理が実行される。ここで、3ク ロック待つのは、ステージS2で読みだされるラインN +1の3画素QA、AB、QC (図2参照) を、ライン Nの画素データPのステージS1の処理で利用できるよ うにするためである。

【0100】さて、ステージ2において、プロック付制 御部1602は、KKRAMアドレスセレクタ1420 を制御し、カウンタKA1421の出力を選択させる。 カウンタKA1421は、順次1画像フレーム内の画素 数分のアドレスを生成する。

【0101】さて、プロック付制御部1602は、ステ ージS2では、遅延回路1404から送られるQAFに 対応する画素を処理対象とする。

【0102】BNBナンパ付制御部1602は、QAF の値より処理対象の画素データがラペリング対象の値か 否かを判定し、処理対象の画案データがラベリング対象 の値でなければKRAMデータセレクタ1415を制御 し値0をKRAM1415の、KA1421の出力アド レスに書き込む。一方、処理対象の画素データがラベリ ング対象の値(1)であれば、BT2のQAFに対応す 40 なる。 るアドレスから読みだされたBTADもしくはBTBD が0か否かを判定し、0であればKRAMデータセレク タ1415を制御して仮ラベルカウンタKL1414の 値をKRAM1415のKA1421の出力アドレスに 書き込むと共に仮ラベルカウンタKL1415を1イン クリメントし、BTADもしくはBTBDが0でなけれ ばKRAMデータセレクタ1415を制御してBT2か ら読みだされたBTADもしくはBTBDをKRAM1 415のKA1421の出力アドレスに書き込む。

【0103】以上で、一つの画案データについてのS2 50

18

の処理が終了するので、次の画素データについての処理 を開始する。なお。この処理は、前記<2回目の走査時 の処理>に相当する。

【0104】次に、ステージS3の動作について説明す

【0105】ステージS3では、LT1518内の結合 ラベルを本ラベルに置き換える。

【0106】ステージS3では、信号S3に従い、LT アドレスセレクタ1514は、カウンタ1512の出力 10 するMAを選択し、LTデータセレクタ1522は、D -FF1531よりの出力を選択する。

【0107】次に、CNT1 (1511) をLT151 8の最大アドレスと同じ値に設定し、CNT1(151 1) の値をCNT2 (1512) にロードする。また、 CNT2 (1512) にロードした値を、D-FFデー タセレクタ1530を介してD-FFに格納する。D-FFデータセレクタ1530は、この後LT1518よ りのデータを選択するように切り替える。今、CNT2 (1512) にロードした値を、いま着目する仮ラベル 1 に着目すれば、LIについてのS1の処理終了後、引 20 とする。そして、LT1516のCNT2 (1512) にロードした値のアドレスより、D-FF1531に結 合ラベル値を読みだす。これが着目する仮ラベル値に対 応する結合ラベル値に相当する。次に、CNT2(15 12) を一つずつデクリメントする。そして、CNT2 (1512) の値とD-FF1531の値を比較器15 32で比較し、これが等しければ、CNT2 (151 2) の値をアドレスとして読みだしたデータをD-FF 1532に書き込む。この操作は、着目した仮ラベルの 結合ラベルと、着目した仮ラベルの結合ラベルと、より 30 小さな仮ラベルを比較し、一致した結合ラベルを保存す る操作に相当する。

> 【0108】以下、CNT2 (1512) の値が1にな るまで、同じ処理を繰り返せば、D-FF1531に着 目した仮ラベルの本ラベルが格納されていることになる ので、CNT2 (1512) の値が1になったらカウン タ1の値を再度CNT2 (1512) にロードし、D-FF1532の値を、CNT2(1512)の値をアド レスとしてLT1518に書き込む。これにより、着目 した仮ラベルのエントリに本ラベルが格納されることに

> 【0109】以上の処理が済んだら、以下、CNT1 (1511) が0になるまで、CNT1 (1511) を 1 ずつデクリメントし、以上の処理を繰り返す。これに より、値の大きな仮ラベルより順次、着目する仮ラベル 値の本ラベルを決定し、LT1518に記憶することが できる。

【0110】次に、ステージS4の動作を説明する。

【0111】ステージS4では、ステージS3でLT1 518に記憶した本ラベルの飛びを無くす。すなわち、 前述したラベルをつめる処理を行う。

【0112】ステージS4では信号S4に従い、LTアドレスセレクタ1514は、カウンタHC1422の出力を選択し、NLを初期値0とし、LTデータセレクタ1522は、まず、NL1526よりの出力を選択する。なお、この場合、HC1422は、値1より順次LT1518の最大アドレスまでカウントする。

【0113】そして、HC1422の各カウントについて、LT1518のHC1422の出力するアドレスより、本ラベルLTDを読み出し、これとHC1422の出力値とを比較器1519で比較し、等しければ、カウ 10ンタNL1526を1インクリメントし、その値をST1523にLTDをアドレスとして書き込む。また、LTデータセレクタ1522を制御し、このカウンタNL1526の値をLT1518の、HC1422の出力するアドレスに書き込む。読みだした本ラベルLTDとHC1422の出力値が等しく無い場合には、ST1523からLTDをアドレスとしてデータを読み出し、これを、LT1518の、HC1422の出力するアドレスに書き込む。

【0114】次に、ステージS5について説明する。

【0115】KRAM1419に格納された仮ラベル を、LT1516を用いて、本ラベルに変換し、LRA M1528に格納する。

【0116】さて、ステージS5では、信号S5に従い、KRAMアドレスセレクタ1420は、カウンタHC1422よりの出力を選択する。また、LTアドレスセレクタ1514は、KRAM1419のHC1422の出力するアドレスより読みだされた仮ラベルデータKDを選択する。一方、LRAMデータセレクタは、LT1518のアドレスKDより読みだされたデータを選択 30し、LRAM1528の、仮ラベルデータKDをアドレスしてLT1518より読みだされた本ラベルを、HC1422の出力するアドレスに書き込む。なお、この場合HC1422は、1フレームの画素数相当分のアドレスを順次出力する。

【0117】これで、本ラベル画像が、LRAM152 8に記憶されたことになる。

【0118】次に、ステージS6の動作について説明する。

【0119】ステージS6では、LRAM1528に記 40 憶された本ラベル画像を順次読みだす。

【0120】ステージS6では、信号S6に従い、LRAMデータセレクタ1527はOUT側を選択する。本ステージでは、HC1422の出力する値をアドレスとして、順次LRAM1528より本ラベルを読み出し、OUTとして出力する。

【0121】以上、本発明のラベリング装置の一実施例を説明した。

【0122】なお、本実施例では、8-連結を用いた連結条件をラベリングに用いた場合を例にとり説明した 50

20
が、4-連結を用いた連結条件を用いる場合でも同様に適用することができる。

【0123】すなわち、4-連結では、上下左右の画素を隣接画素とするので、この場合は、前述した仮ラベリング処理の〈第1回目の走査時の処理〉を次のように行うようにすればよい。

【0124】<1回目の走査時の処理> (処理0)

・最初にプロックカウンタを0にクリアする。

10 【0125】(処理1)

・F(P)=0の場合は処理2を、F(P)=1, F(P0)=0の場合は処理3を、F(P)=1, F(P0)=0の場合は処理4に進む。

【0126】(処理2)

・F (P0)=1ならばBCをインクリメントする。

【0127】この処理は、次に現れる値1の連続した画素よりなる属するプロックに、P0の属するプロックに 与えたプロックナンパより1大きいプロックナンバを与えることに相当する。

20 【0128】(処理3)

・F(P)=1, F(P0)=0の場合は以下の処理を行う。

【0129】G (QB) = 0ならば、BT (BC) = 0とする。

【0130】G (QB) ≠0ならば、

 $LT \{G (QB)\} = 0 x \in IBT (BC) = G (QB)$

LT $\{G(QB)\} \neq 0$ $\Rightarrow 0$

(処理4)

0 ・F(P)=1, F(P0)=1の場合は以下の処理を行う。

[0131]G(QB) = 0 ならばなにもしない。

【0132】G (QB) ≠0のとき

X = BT (BC)

 $LT \{G (QB)\} = 0$ $x \in X = G (QB)$

LT $\{G(QB)\} \neq 0$ $\Rightarrow 0$

としてX、Yの状況を調べ、

X = 0 x =

 $X \neq 0$, $X > Y \Rightarrow \beta BT (BC) = Y$, LT (X) = Y

 $X \neq 0$, $X \leq Y$ ならばLT (Y) = Xの処理を行う。

【0133】また、以上の処理では、512 * 484の 画素より成る2値画像フレームを、処理の対象とした が、まず、処理の高速化のために、画素数を圧縮してか ら処理するようにしてもよい。たとえば、画素数を1/ 4に圧縮すれば、1フレーム期間にステージS0からス テージS5までを行うことができる。

[0134]

【発明の効果】以上のように、本発明によれば、リアル

タイムに画像のラベリング処理を行うラベリング装置を 提供することができる。

【図面の簡単な説明】

. .

【凶1】8隣接の状況を示した説明凶である。

【図2】本発明の一実施例に係る仮ラベリング処理で用 いる画素の位置関係を示した説明図である。

【図3】本発明の一実施例に係る仮ラベリング処理で行 う処理と前ラインの仮ラベルの関係を示した説明図であ

【図4】入力2値画像の例を示した説明図である。

【図5】参考画素の仮ラベリング処理例を示した説明図

【図6】参考画素の仮ラベリング処理例を示した説明図

【図7】参考画素の仮ラベリング処理例を示した説明図 である。

【図8】本発明の一実施例に係る仮ラベリング処理で得 られる仮ラベル画像例を示す説明図である。

【図9】本発明の一実施例に係る仮ラベリング処理で得 られる結合テーブル例を示した説明図である。

【図10】第2の入力2値画像例と第2の仮ラベル画像 例を示す説明図である。

【図11】本発明の一実施例に係るテーブル操作処理に よる結合テーブルの変化を示す説明図である。

【図12】本発明の一実施例に係るテーブル操作処理で 用いるソート用テーブルを示す説明図である。

【図1】

【図2】

図1 図2

1	1	1
7	1	1
1	1	1



[図9]

図9

低ラベル値	1	2	8	4	Б	6
結合ラベル値	0	٥	1	2	3	2

【図13】本発明の一実施例に係る本ラベリング処理で 得られる本ラベル画像例を示す説明図である。

22

【図14】本発明の一実施例に係るラベリング装置の動 作タイミングを示す説明凶である。

【図15】本発明の一実施例に係るラベリング装置の構 成の半分を示すプロック図である。

【図16】本発明の一実施例に係るラベリング装置の構 成の半分を示すブロック図である。

【図17】本発明の一実施例に係る入力制御の構成を示 10 すプロック図である。

【図18】本発明の一実施例に係るラベリング装置が処 理中において従う論理を示す説明図である。

【図19】本発明の一実施例に係るラベリング装置が行 うステージSOとステージS1の動作タイミングを示す 説明図である。

【符号の説明】

1401 入力制御

1402 プロックカウンタBC

1403 プロックナンパナッファBNB

20 1408 プロックテーブルBTA

1409 プロックテーブルBTB

1414 仮ラベルカウンタ

1419 KRAM

1516 仮ラベル結合テーブルLTB

1518 仮ラベル結合テーブルLT

1528 LRAM

【図3】

図3

G (90)	G (93)	- 4	T
0 (40)	G (48)	G (QA)	必要コード
0	0	0	A
0	0	≠ 0	В
0	≠ 0	0	С
0	≠ 0	≠ 0	С
≠ 0	0	0	D
≠ 0	D	# 0	E
≠ 0	≠ 0	0	С
→ D	≠ 0	≠ 0	С

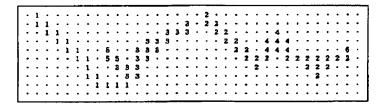
[図12]

Į	1	2	8]
	1	*	2	単は不定

[図11] [図4] 図4 図11 結合ラベル値 ベル結合テーブル(仮ラベリンダ終丁時) a 仮タベル値 b 結合ラベル値 ベル結合テーブル(ラベル統合後) 仮ラベル値 2 3 2 ι 2 . ベル結合テーデル(テープル操作柱丁時) Ь

【図8】

図8



【図13】

[図5]

図5

替目点 a : 1 s c a n 目では処理 1 のコードAの処理を行う。 2 s c a n 目でラベル 1 がつけられる。 道目点のブロックナンパーは 0 である。

7 = 7 2 N O	D	1	2	3	4	5
仮ラベル値	0	*	*	*	*	*

ブロックテーブル (BT) *は不定である。

仮ラベル値	1	2	3	4	5	6
結合ラベル値	0	0	0	0	0	0

ラベル結合テーブル(LT)

智目点 b : 1 s c a n 目では処理 1 のコード C の処理を行う。 2 s c a n 目でラベル 1 がつけられる。 数目点のブロックナンバーは 0 である。

ブロックNO	D	1	2	3	4	5
仮ラベル値	1	*	*	*	*	*

ブロックテーブル (ET)

仮ラベル値	ı	2	3	4	5	6
結合ラベル値	0	a	0	٥	0	0

ラベル結合テーブル(LT)

酒目点に:1 s c a n 目では処理しのコードAの処理を行う。 2 s c a n 目でラベル3がつけられる。 質目点のブロックナンバーは1である。

ブロックNO	0	1	z	3	4	5
仮ラベル値	1	0	*	*	*	*

プロックテーブル (BT)

仮ラベル値	1	2	з	4	5	6
'結合ラベル値	0	0	0	0	0	0

ラベル結合テーブル(LT)

替目点 d : 1 s c a n 目では処理 1 のコード B の処理を行う。 2 s c a n 目でラベル 4 がつけられる。 哲目点のブロックナンパーは 3 である。

ブロックNO	0	1	2	3	4	5
仮ラベル値	1	3	2	4	*	*

プロックテーブル (BT)

仮ラベル値	1	2	3	4	5	6
結合ラベルの	0	D	0	0	0	0

ラベル結合テープル(LT)

[図6]

着目点 e : 1 s c a n 月では処理 1 のコード C の処理を行う。 2 s c a n 目でラベル 4 がつけられる。 着目点のブロックナンパーは 2 である。

707210	0	1	2	3	4	5
仮ラベル値	1	٥	3	*	*	*

ブロックテーブル (BT)

仮うべル値	1	2	3	4	15	6
結合ラベル値	0	0	0	0	0	0

ラベル結合テーブル(LT)

省目点(: 1 s c a n 目では処理 1 のコードDの処理を行う。 2 s c a n 目でラベル 1 がつけられる。 者目点のプロックナンバーは 0 である。

ブロックNO	0	1	2	3	4	5
仮ラベル値	1	*	*	*	*	*

プロックテーブル (BT)

仮ラベル値	1	2	3	4	5	6
結合ラベル値	0	0	0	0	0	٥

ラベル結合テーブル (して)

質目点g:1gcan目では処理2のG(QA)≠0の処理を行う。 2gcan目で9ベル2がつけられる。 質目点のブロックナンバーは3である。

ブロックNO	0	1	2	3	4	5
仮ラベル値	1	5	3	2	*	*

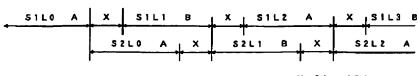
プロックテーブル (BT)

仮ラベル値	1	2	3	4	5	6
結合ラベル値	0	0	0	2	0	0

ラベル結合テープル(LT)

【図19】

53 1 9



X:3クロック以上

【図7】

図7

. 昔目点n:1 s c a n 目では処理 2 の G (QA) ≠ Q の処理を行う。 2 s c a n 目でラベル 1 がつけられる。 毎日点のブロックナンバーは Q である。

ブロックNO	0	1	2	3	4	5
仮ラベル値	1	*	*	*	*	*

プロックテーブル (BT)

仮ラベル値	1	2	3	4	5 .	6
結合ラベル値	0	0	ı	2	3	2

ラベル結合テーブル (LT)

谷目点 h : 1 s c a n 目では処理 ! のコード C の処理を行う。 2 s c a n 目でラベル 2 がつけられる。 費目点のブロックナンバーは 4 である。

ブロックNO	0	1	2	3	4	5
仮ラベル値	1	5	3	2	2	*

ブロックテーブル (BT)

仮ラベル値	1	2	3	4	5	6
結合ラベル値	0	0	0	2	0	٥

ラベル結合テーブル (1丁)

数目点k:1 s c a n 目では処理2 の G (QA) ≠ 0 の処理を行う。 2 s c a n 目でラベル2 がつけられる。 番目点のブロックナンパーは4 である。

7071NO	0	1	2	3	4	5
仮ラベル値	1	5	3	2	2	*

プロックテーブル (BT)

仮ラベル値	1	2	3	4	5	6
結合ラベル値	0	0	٥	2	0	2

ラベル結合テープル (LT)

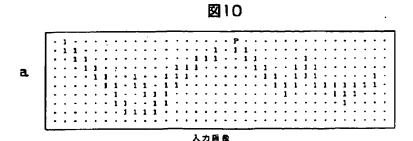
ブロックNO	0	1	2	3	4	5
仮タベル値	_ د	3	*	*	*	*

プロックテーブル (BT)

仮ラベル値	1	2	3	4	5	В
結合テベル値	0	0	0	2	а	2

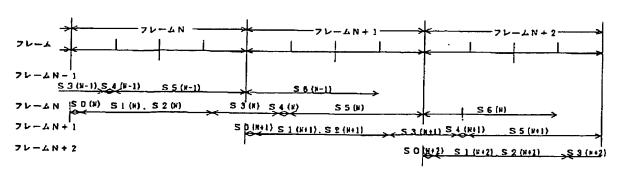
ラベル結合テープル (LT)

[図10]

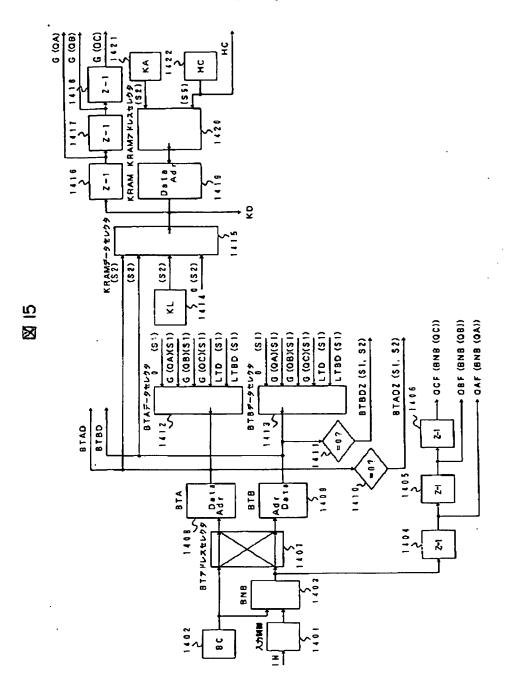


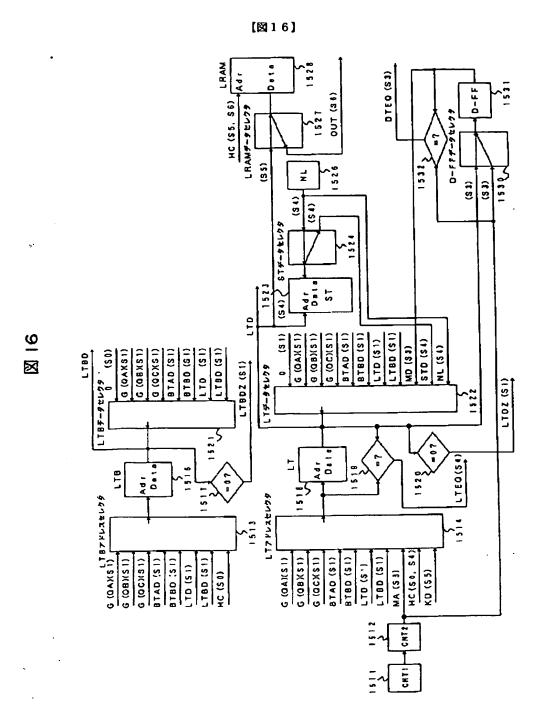


【図14】

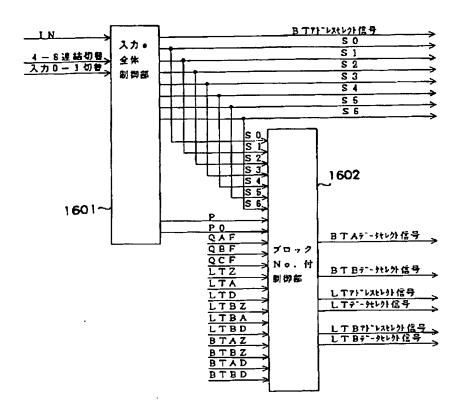


【図15】





【図17】



[図18]

•			20 18				
=1 P0=0		1801	1802	1803	1804		
G(QC)	G(OB)	G(QA)	LTD07FVX	LTD	LTBD	BT1の データ	
0	0	1	G (QA)	= 0	未使用	G (QA)	
	Ů	<u>'</u>	G (UA)	≠ 0	未使用	LTD	
0	1	0	G (QB)	= 0	未使用	G (QB)	
	'	U	G (UB)	→ 0	未使用	LTD	
0	1	1	G (QB)	= 0	未使用	G (Q8)	
				≠0	未使用	LTD	
, [٥	0	G (QC)	- 0	未使用	G (QC)	
'	Ů		6 (00)	≠0	未使用	LTD	
1 0 1		, 7	G (QA)	h-7-5			
'	Ů		G (QC)	#649E			
1	1 0		G (OB)	= 0	未使用	G (QB)	
			G (UB)	# 0	朱使用	LTD	
,	,	,	S (0.0)	-0	未使用	G (QB)	
' ·	'	'	G (QB)	≠0	未使用	LTD	

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

D	efects in the images include but are not limited to the items checked:
	☐ BLACK BORDERS
	☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
	FADED TEXT OR DRAWING
	☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
	☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
	☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
	☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
	Z LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
	☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.